This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

THIS PAGE BLANK (USPTO)

(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報 (A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

特開平8-212075

(43)公開日 平成8年(1996)8月20日

(51) Int. C1. 6

識別記号

庁内整理番号

技術表示箇所

G O 6 F 9/42

330 A

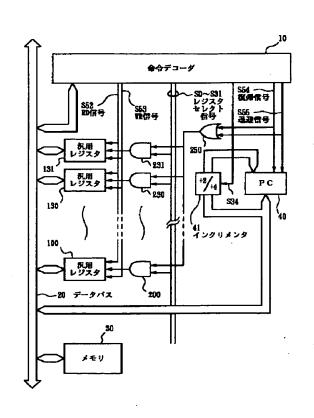
	審査請求	Ī	請求項の数 6		F D	(全12頁)	_
(21)出願番号	特願平7-346	71			(71)出願人		
(22)出願日	平成7年(199	5) 1	月31日	İ		日本電気株式会社 東京都港区芝五丁目7番1号	
				İ	(72)発明者	岡山 幸子	
						東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株式	Ť.
						会社内	
					(72)発明者	勝田 博志	
						東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株式	弋
						会社内	
					(74)代理人	弁理士 松本 正夫	
			٠				

(54)【発明の名称】情報処理装置

(57)【要約】

【目的】 サブルーチンの処理における復帰アドレスの 退避及び復帰に伴うオーバーヘッドをなくすことのでき る情報処理装置を提供する。

【構成】 実行する命令のアドレスを示すプログラムカウンタ40と、複数の汎用レジスタ100~131と、サブルーチンの呼び出し命令及びサブルーチンからの復帰命令をデコードする命令デコーダ10と、サブルーチンの呼び出し命令を実行する時に、複数の汎用レジスタから任意の汎用レジスタを選択するAND回路200~231及びOR回路250とを備え、サブルーチンの復帰用プログラムカウンタ値を選択された汎用レジスタに退避し、サブルーチンからの復帰命令を実行する時に、復帰用プログラムカウンタ値を退避した汎用レジスタから復帰用プログラムカウンタ値を認み出してプログラムカウンタに設定する。



10

【特許請求の範囲】

【請求項1】 実行する命令のアドレスを示すプログラムカウンタと、

1

複数の汎用レジスタと、

サブルーチンの呼び出し命令を実行する実行手段と、 前記サブルーチンの呼び出し命令を実行する時に、前記 複数の汎用レジスタから任意の汎用レジスタを選択する

複数の汎用レジスタから任意の汎用レジスタを選択する 手段と、

前記サブルーチンの復帰用プログラムカウンタ値を選択 された汎用レジスタに退避する手段とを備えることを特 徴とする情報処理装置。

【請求項2】 前記サブルーチンの呼び出し命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ値を退避する汎用レジスタの指定を行うフィールドを設け、

前記汎用レジスタを選択する手段は、前記実行手段によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力される前記汎用レジスタの指定信号に基づいて汎用レジスタを選択することを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項3】 前記サブルーチンの呼び出し命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ値を退避する汎用レジスタの指定を行うフィールドを設け、

前記汎用レジスタを選択する手段は、前記実行手段によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力される前記汎用レジスタの指定信号に基づいて汎用レジスタを選択し、

前記退避手段は、前記実行手段によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力される復帰用プログラムカウンタ値の退避信号に基づいて、前記プログラムカウンタの値に前記サブルーチンの呼び出し命令の命令長を加算した値を前記復帰用プログラムカウンタ値として、前記選択された汎用レジスタに退避することを特徴とする請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項4】 実行する命令のアドレスを示すプログラムカウンタと、

複数の汎用レジスタと、

サブルーチンの呼び出し命令及びサブルーチンからの復 帰命令を実行する手段と、

前記サブルーチンの呼び出し命令を実行する時に、前記 複数の汎用レジスタから任意の汎用レジスタを選択する 手段と、

前記サブルーチンの復帰用プログラムカウンタ値を選択 された汎用レジスタに退避する手段と、

前記サブルーチンからの復帰命令を実行する時に、前記 復帰用プログラムカウンタ値を退避した汎用レジスタか ら前記復帰用プログラムカウンタ値を読み出して前記プ ログラムカウンタに設定する手段を備えることを特徴と する情報処理装置。

【請求項5】 前記サブルーチンの呼び出し命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ値を退避する汎用レジ

スタの指定を行うフィールドを設け、前記サブルーチン からの復帰命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ 値を読み出す汎用レジスタの指定を行うフィールドを設け、

2

前記汎用レジスタを選択する手段は、前記命令実行手段 によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力 される前記汎用レジスタの指定信号に基づいて汎用レジ スタを選択し、

前記復帰用プログラムカウンタ値の読み出し手段は、前 記命令実行手段によるサブルーチンからの復帰命令の実 行によって出力される前記汎用レジスタの指定信号で指 定された前記汎用レジスタから前記復帰用プログラムカ ウンタ値を読み出すことを特徴とする請求項4に記載の 情報処理装置。

【請求項6】 前記サブルーチンの呼び出し命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ値を退避する汎用レジスタの指定を行うフィールドを設け、

前記汎用レジスタを選択する手段は、前記実行手段によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力される前記汎用レジスタの指定信号に基づいて汎用レジスタを選択し、

前記退避手段は、前記実行手段によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力される復帰用プログラムカウンタ値の退避信号に基づいて、前記プログラムカウンタの値に前記サブルーチンの呼び出し命令の命令長を加算した値を前記復帰用プログラムカウンタ値として前記選択された汎用レジスタに退避し、...

前記復帰用プログラムカウンタ値の読み出し手段は、前 記命令実行手段によるサブルーチンからの復帰命令の実 行によって出力される前記汎用レジスタの指定信号で指 定された前記汎用レジスタから前記復帰用プログラムカ ウンタ値を読み出して前記プログラムカウンタに設定す ることを特徴とする請求項4に記載の情報処理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、情報処理装置に関し、 特にサブルーチンの呼び出し処理及びサブルーチンから の復帰処理において発生するオーバーヘッドを改善した 情報処理装置に関する。

40 [0002]

【従来の技術】ノイマン型コンピュータは、実行する命令のアドレスを示すプログラムカウンタ(以下、PCという)を更新することで、メモリに記憶されたプログラムを逐次読みだして実行する。一般に、ノイマン型コンピュータの中央処理装置(以下、CPUという)ではメインプログラムからサブルーチンへの処理の分技を行う前に、サブルーチンから復帰した時に最初に実行する命令のアドレス(以下、復帰アドレスという)を保存する必要がある。

【0003】従来におけるサブルーチン処理のための呼

び出し命令とサブルーチンからの復帰命令を持つCPU を備えた情報処理装置について以下に説明する。

【0004】第1の従来例(以下、従来例1)は、汎用レジスタをスタック・ポインタとして利用することにより、復帰アドレスをメモリに格納する構成の情報処理装置である。この従来例1では、サブルーチンの呼び出し命令としてJAL命令を用い、復帰命令としてJMP命令を用いている。JAL命令は、直接アドレス指定でサブルーチンを呼び出す命令であり、JMP命令はレジスタ間接でサブルーチンから復帰する命令である。

【0005】第2の従来例(以下、従来例2)は、特開昭63-316134号公報「半導体集積回路」に開示される。この従来例2においては、サブルーチン処理のためにスタックの代わりにシフトレジスタを用いる。また、サブルーチン処理のための呼び出し命令としてCALL命令を用い、さらに復帰命令としてRET命令を用いる。

【0006】以下に、これら従来の情報処理装置の構成及びその動作について説明する。従来例1の構成を図5に示す。同図において、410は命令デコーダ、440はPC(プログラムカウンタ)、441はワード切り替え信号S34によりPC440の値を"2"または"4"づつ増加させるインクリメンタ、501から531は汎用レジスタ、500はデータを"0"に固定してある汎用レジスタ、600から631は2入力のAND回路、650は2入力のOR回路、420はデータ・バス、430はメモリである。従来例1では、メモリ430を復帰アドレスのスタックとして利用する。

【0007】命令デコーダ410は、サブルーチンの呼び出し命令、復帰命令等の各種命令をデコードした結果に基づいて読み出し信号(RD信号)S52、書き込み信号(WR信号)S53、復帰信号S54、退避信号S55、レジスタセレクト信号S0からS31、サブルーチンのアドレス、デコードした命令のバイト数(命令長)を示すワード切り替え信号S34を出力する。また、命令デコーダ410は、32ビットのアドレスデータをデータ・バス420に出力する。

【0008】インクリメンタ441は、常にPC440の出力を入力して、ワード切り替え信号S34に応じて、現在デコード中の命令のバイト長に相当するカウンタ値("2"又は"4")とPC440の出力との和をPC440へ出力している。

【0009】命令デコーダ410からの復帰信号S54は、AND回路600から631の一方の入力に供給される。命令デコーダ410からの退避信号S55は、OR回路650の一方の入力に供給される。

【0010】レジスタセレクト信号S0からS31は、レジスタセレクト信号S31に相当するのはAND回路631というように、各々対応するAND回路600から631の他方の入力に供給される。

【0011】AND回路600から630は、それぞれ 復帰信号S54とレジスタセレクト信号S0からS30 との論理積をとって、その結果を対応する汎用レジスタ 500から530を選択するセレクト信号として出力す る。すなわち、復帰信号S54の論理値が"1"で、かつレジスタセレクト信号S0からS30の何れかが論理値"1"になったとき、AND回路600から630の何れかの出力が"1"となり、対応する汎用レジスタ5

00から530の何れかが選択される。

【0012】命令デコーダ410から出力されるワード切り替え信号S34は、インクリメンタ11を制御する信号であり、デコードしている命令が2バイト長の時、論理値"0"となり、また、デコードしている命令が4バイト長の時、論理値"1"となる。インクリメンタ441は、ワード切り替え信号S34の論理値が"0"の時にPC440にカウント値"2"を加算し、また、ワード切り替え信号S34の論理値が"1"の時にPC440にカウント値"4"を加算するように制御される。【0013】AND回路631は、復帰信号S54とレジスタセレクト信号S31の論理積をとってOR回路650に出力する。OR回路650の出力が論理値"1"

31が選択される。
【0014】RD信号S52とWR信号S53は、汎用レジスタ500から531に供給される。RD信号S52が論理値"1"の時、選択されている汎用レジスタのデータがデータ・バス420に出力される。WR信号S53が論理値"1"の時、選択されている汎用レジスタにデータ・バス420上のデータが書き込まれる。

になった時に、汎用レジスタ531が選択される。ま

た、退避信号S55の論理値が"1"のときにOR回路

650の出力が論理値"1"となって、汎用レジスタ5

【0015】命令デコーダ410は、汎用レジスタに対する復帰アドレスの書き込みが終了したタイミングで、サブルーチンのアドレスをデータ・バス420に対して出力する。

【0016】図6に、図5の情報処理装置で処理される 命令コードの形式を示す。サブルーチンの呼び出し時に は、図6のJAL命令401aが実行される。JAL命令5401aの1aのビット15~10はオベコードの フィールドで、JAL命令5401aの演算指令を司る コードである。ビット9~0、31~16は分岐先を示すディスプレースメント値を設定するフィールドである。サブルーチンからの復帰時にはJMP命令402aが実行される。JMP命令402aは、図6に示すような構成であり、ビット15~10はオベコードのフィールドで、JMP命令の演算指令を司る。ビット9~5は使用しないフィールドで全て"0"が設定される。ビット4~0は汎用レジスタを指定するフィールドで、汎用レジスタ501から531を5ビットの2進数によって 指定する。なお、命令400aは、レジスタ間のデータ

5

転送命令 (MOV reg, reg) のコードの構成を 示している。

【0017】図5、図6を参照して、サブルーチンの呼び出し時とサブルーチンからの復帰時の動作について説明する。命令デコーダ410は、JAL命令401aをデコードすることで、RD信号S52を"0"、WR信号S53を"1"、復帰信号S54を"0"、退避信号S55を"1"、レジスタセレクト信号S1からS31を全て"0"にし、かつ、4バイト長の命令であることからワード切り替え信号S34を"1"にセットして出力し、その後サブルーチンのアドレスをデータ・バス420に出力する。

【0018】ここで、JAL命令401aを以下のよう に記述する。

JAL サブルーチン名

【0019】JAL命令401aを実行して、復帰アドレスを汎用レジスタ531に格納する場合を説明する。図5において、JAL命令401aをデコードした結果、退避信号S55が"1"、ワード切り替え信号S34が"1"となって、PC440の値を"4"増やした値を復帰アドレスとして、データ・バス420に出力する。同時に、OR回路650の出力が"1"となって、汎用レジスタ531を選択する。この時、WR信号S53が"1"であるので、汎用レジスタ531にデータ・バス420上の復帰アドレスが書き込まれる。

【0020】一方、復帰信号S54は"0"であることからAND回路600から631は全て"0"を出力しており、汎用レジスタ501から530への復帰アドレスの値の書き込みは行われない。

【0021】復帰アドレスの退避後、命令デコーダ41 0がサブルーチンのアドレスをデータ・バス420に出 力して、PC440に呼び出されたサブルーチンのアド レスを設定し、制御を移す。

【0022】このように、汎用レジスタ531を固定的に利用して復帰アドレスを退避するため、サブルーチンから復帰する前に、さらに他のサブルーチンの呼び出しに備えて、サブルーチンに移行してすぐに汎用レジスタ531の内容(復帰アドレス)をメモリ530をスタックとして用いることにより格納する必要がある。これは、最初のサブルーチンから復帰する前にJAL命令401aが実行されて他のサブルーチンが呼び出された時に、汎用レジスタ531の内容が書き換えられてしまい、メインルーチンへの復帰アドレスが失われるからである。

【0023】サブルーチンからの復帰時には、復帰命令であるJMP命令402aを実行する。JMP命令402aの汎用レジスタを指定する5ビット・データが命令デコーダ410でデコードされて、指定された汎用レジスタを選択するレジスタセレクト信号S1からS31が出力される。さらに、命令デコーダ410では、JMP

6

命令402aをデコードすることで、RD信号S52 を"1、WR信号S53を"0"、復帰信号S54を" 1"、退避信号S55を"0"、指定した汎用レジスタ に対応するレジスタセレクト信号S1からS31の何れ かを"1"に設定する。

【 0 0 2 4 】 J M P 命令 4 0 2 a は以下のように、記述 する。

JMP [汎用レジスタ名]

【0025】JMP命令402aを実行して、復帰アド 10 レスを読み出す過程を図5を用いて示す。ここでは、復 帰アドレスを読み出す汎用レジスタを汎用レジスタ53
 1として説明する。図5において、まず、サブルーチン 内のプログラムで、復帰アドレスを格納してあるメモリ 430から汎用レジスタ531へ復帰アドレスを読み出 す。その後、汎用レジスタ531を指定したJMP命令 402aを実行する。JMP命令402aをデコードし た結果、命令デコーダ410は復帰信号S54を"1" に、レジスタセレクト信号S31を"1"にセットして 出力するので、OR回路650の出力は"1"になっ て、汎用レジスタ531が選択される。同時に、RD信 号S52を"1"にセットして出力するので、汎用レジ スタ531の値がデータ・バス420に出力される。ま た、PC440にデータ・バス420の値が復帰アドレ スとして設定される。

【0026】図5に示した従来例1では、汎用レジスタ 531を固定的に用いて復帰アドレスの退避及び復帰処理を行うため、サブルーチンの呼び出しにおいて復帰アドレスを汎用レジスタ531に退避し、かつ次のサブルーチン呼び出しに備えてその汎用レジスタの値をメモリ 430にスタックして保持すると共に、サブルーチンからの復帰においてメモリ430に保持した復帰アドレスを汎用レジスタ531に読み出す必要がある。従って、復帰アドレスの退避及び復帰処理において、汎用レジスタ531とメモリ430間における復帰アドレスのやりとりがオーバーヘッドとなっていた。

【0027】この点を、例えば、サブルーチンの二重のネスティング、つまり、サブルーチンからメインルーチンに戻らずに、さらにサブルーチンを呼び出す場合を例にとって以下に具体的に説明する。

40 【0028】図7では、JAL命令401aによるサブルーチンのネスティング動作とPC440の退避と復帰の様子を示す。また、図8には、図7のサブルーチンのネスティング動作における各ステップ毎の復帰アドレスの退避と復帰処理及びその処理に要するクロック数を示している。ここで、プログラムは矢印の方向に実行され、メインルーチンR1からサブルーチンSR1へ、そこからさらにサブルーチンSR2へネスティングする。スタック・ポインタは汎用レジスタ503で実現するものとし、特別のハードウェアとして備える構成ではな50 い。

【0029】メインルーチンR1内のステップ701で JAL命令401aが実行されると、復帰アドレスを汎 用レジスタ531に退避して、サブルーチンSR1のア ドレスをPC440に設定する。サブルーチンSR1に 移行するとすぐにステップ702で、汎用レジスタ53 1の内容をメモリ430のスタック・ポインタ(汎用レ ジスタ503)が示すアドレスに格納し、スタック・ポ インタを"4"増やす。ステップ702以降に、サブル ーチンSR1の処理を行う。

【0030】サブルーチンSR1内のステップ703で JAL命令が実行されると、復帰アドレスを汎用レジス 夕531に退避して、サブルーチンSR2のアドレスを PC440に設定する。サブルーチンSR2に移行する とすぐにステップ704で、汎用レジスタ531の内容 をメモリ430のスタック・ポインタの示すアドレスに 格納し、スタック・ポインタを"4"増やす。ステップ 704以降に、サブルーチンSR2の処理を行う。

【0031】サブルーチンSR2の処理が完了すると、ステップ705でスタック・ポインタの値を"4"減らし、スタック・ポインタで示すアドレスのメモリ430の内容を汎用レジスタ531へ呼び出す。ステップ706でJMP命令402aが実行されることにより、復帰アドレスがPC440に設定されて、サブルーチンSR1へ戻る。

【0032】さらに、サブルーチンSR1の処理が続いて実行され、完了するとステップ707でスタック・ポインタの値を"4"減らし、スタック・ポインタで示すアドレスの内容(復帰アドレス)を汎用レジスタ531へ呼び出す。ステップ708でJMP命令402aが実行されて、復帰アドレスがPC440に設定されて、メインルーチンR1へ戻る。

【0033】このように、サブルーチンの呼び出し、サブルーチンからの復帰の度に、復帰アドレスをメモリ (スタック) に格納したり、復帰アドレスをメモリから 呼び出すことが必要であり、これがオーバーヘッドとなっていた。図7に示すように、サブルーチンからメイン ルーチンに戻らずに、さらにサブルーチンを呼び出す場合には、サブルーチンの呼び出しによるオーバーヘッド が大きくなる。

【0034】従来例1にあるようなメモリへの格納、復 40 帰にかかっていたオーバーヘッドを少なくするために、 ブログラムカウンタの値をシフトレジスタに退避する従 来例2の構成を図9に示す。

【0035】従来例2の構成を示す図9において、801は16ビット用アドレス・バス、802はアドレス・バス801との間で16ビットD0からD15のアドレスデータを入出力するPC、803は命令コードをデコードする命令デコーダ回路であり、特定の命令コード (CALL命令、RET命令)をそれぞれデコードした時に対応して出力信号線804、805にデコード出力50

8

を出力する。806はラストイン・ファーストアウト機能を有する双方向シフトレジスタであり、レジスタ806-1~806-nが複数段接続されている。このシフトレジスタ806は、命令デコーダ回路803からのデコード出力信号804、805により対応して順方向シフト、逆方向シフトの動作を行う。807はPC802とシフトレジスタ806間でデータの入出力を制御するための制御回路である。

【0036】図9に示す従来例2の動作を説明する。サブルーチン呼び出し時にCALL命令が実行されると、プログラム中の上記CALL命令の次に存在する命令のアドレス(復帰アドレス)がPC802により示される。このPC802の内容である復帰アドレスデータはメモリにセーブされないで、命令デコーダ回路803の出力信号線804のCALLデコード出力("1")によって発生するタイミング信号でよって双方向レジスタ6の順方向シフト動作が行われ、上記復帰アドレスデータが双方向レジスタ806にセーブされる。

【0037】次に、サブルーチンが終了してRET命令 20 が実行されると、命令デコーダ回路803の出力信号線805のRETデコード出力"1"によって発生するタイミング信号によって方向レジスタ6の逆方向シフト動作が行われ、双方向レジスタ806の逆方向に保持されている最後の復帰アドレスデータが最初に出力されて、制御回路807を介してPC802に戻される。

【0038】また、CALL命令が連鏡的に複数回実行される(つまり、RET命令を実行することなくCALL命令が複数回実行される)と、上述したようにCALL命令の実行ごとに双方向レジスタの順方向シフト動作が行われる。そして、上記CALL命令の連続的な実行後に、RET命令が実行されると双方向レジスタの逆方向シフトにより双方向レジスタに保持される復帰アドレスデータのうちの最新のデータがPC802に読み出される。CALL命令と同数のRET命令が実行されると、双方向レジスタの復帰アドレスデータがすべて取り出される。

【0039】このように、PC802の復帰アドレスデータを格納退避するために、メモリを使用する必要がないので、従来例1のようなオーバーヘッドが解消されることになる。

[0040]

30

【発明が解決しようとする課題】上述した従来例1では、汎用レジスタ531を固定的に利用して復帰アドレスを退避するため、サブルーチンの呼び出し、サブルーチンからの復帰のたびに、汎用レジスタ531の復帰アドレスのメモリへの格納とメモリからの復帰をしなければならないので、汎用レジスタとメモリ間における復帰アドレスのやりとりが頻繁となり、これがオーバーヘッドとなり処理速度の低下を招いていた。

0 【0041】従釆例2では、双方向シフトレジスタに復

帰アドレスを退避、復帰できるように構成したため、従 来例1で問題となっていた復帰アドレスの退避、復帰に おけるオーバーヘッドが減少する。しかし、従来例2の 構成では、新規にシフトレジスタからなる専用の制御ハ ードウェアを設ける必要があるため、CPUの規模が大 きくなり、かつコストが高くなるという問題があった。 加えて、プログラムの処理速度向上と小規模化を比べた 場合、小規模化をより重要視するシングルチップ・マイ クロコンビュータ等においては、上述した従来例2に示 したような構成を採用することは不可能である。

【0042】本発明の目的は、上記問題点を解消して、 復帰アドレスを任意の汎用レジスタに退避できる機能に より、サブルーチンの処理における復帰アドレスの退避 及び復帰に伴うオーバーヘッドをなくすことのできる情 報処理装置を提供することにある。

【0043】また、本発明の他の目的は、専用のハード ウェアを設けることなく、簡単な回路変更だけで復帰ア ドレスの退避及び復帰に伴うオーバーヘッドのない処理 の高速化を実現でき、かつコストのかからない経済性に 優れた情報処理装置を提供することにある。

[0044]

【課題を解決するための手段】上記の目的を達成するた め、本発明の情報処理装置は、実行する命令のアドレス を示すプログラムカウンタと、複数の汎用レジスタと、 サブルーチンの呼び出し命令を実行する実行手段と、前 記サブルーチンの呼び出し命令を実行する時に、前記複 数の汎用レジスタから任意の汎用レジスタを選択する手 段と、前記サブルーチンの復帰用プログラムカウンタ値 を選択された汎用レジスタに退避する手段とを備える構 成としている。

【0045】また、他の態様では、前記サブルーチンの 呼び出し命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ値 を退避する汎用レジスタの指定を行うフィールドを設 け、前記汎用レジスタを選択する手段は、前記実行手段 によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力 される前記汎用レジスタの指定信号に基づいて汎用レジ スタを選択する構成としている。

【0046】また、他の態様では、前記サブルーチンの 呼び出し命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ値 を退避する汎用レジスタの指定を行うフィールドを設 け、前記汎用レジスタを選択する手段は、前記実行手段 によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力 される前記汎用レジスタの指定信号に基づいて汎用レジ スタを選択し、前記退避手段は、前記実行手段によるサ ブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力される復 帰用プログラムカウンタ値の退避信号に基づいて、前記 プログラムカウンタの値に前記サブルーチンの呼び出し 命令の命令長を加算した値を前記復帰用プログラムカウ ンタ値として、前記選択された汎用レジスタに退避する 構成としている。

10

【0047】上記目的を達成する本発明の他の情報処理 装置では、実行する命令のアドレスを示すプログラムカ ウンタと、複数の汎用レジスタと、サブルーチンの呼び 出し命令及びサブルーチンからの復帰命令を実行する手 段と、前記サブルーチンの呼び出し命令を実行する時 に、前記複数の汎用レジスタから任意の汎用レジスタを 選択する手段と、前記サブルーチンの復帰用プログラム カウンタ値を選択された汎用レジスタに退避する手段 と、前記サブルーチンからの復帰命令を実行する時に、 前記復帰用プログラムカウンタ値を退避した汎用レジス タから前記復帰用プログラムカウンタ値を読み出して前 記プログラムカウンタに設定する手段を備える構成とし ている。

【0048】また、他の態様では、前記サブルーチンの 呼び出し命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ値 を退避する汎用レジスタの指定を行うフィールドを設 け、前記サブルーチンからの復帰命令のコードに、復帰 用プログラムカウンタ値を読み出す汎用レジスタの指定 を行うフィールドを設け、前記汎用レジスタを選択する 20 手段は、前記命令実行手段によるサブルーチンの呼び出 し命令の実行によって出力される前記汎用レジスタの指 定信号に基づいて汎用レジスタを選択し、前記復帰用プ ログラムカウンタ値の読み出し手段は、前記命令実行手 段によるサブルーチンからの復帰命令の実行によって出 力される前記汎用レジスタの指定信号で指定された前記 汎用レジスタから前記復帰用プログラムカウンタ値を読 み出す構成としている。

【0049】また、他の態様では、前記サブルーチンの 呼び出し命令のコードに、復帰用プログラムカウンタ値 を退避する汎用レジスタの指定を行うフィールドを設 け、前記汎用レジスタを選択する手段は、前記実行手段 によるサブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力 される前記汎用レジスタの指定信号に基づいて汎用レジ スタを選択し、前記退避手段は、前記実行手段によるサ ブルーチンの呼び出し命令の実行によって出力される復 帰用プログラムカウンタ値の退避信号に基づいて、前記 プログラムカウンタの値に前記サブルーチンの呼び出し 命令の命令長を加算した値を前記復帰用プログラムカウ ンタ値として、前記選択された汎用レジスタに退避し、 40 前記復帰用プログラムカウンタ値の読み出し手段は、前 記命令実行手段によるサブルーチンからの復帰命令の実 行によって出力される前記汎用レジスタの指定信号で指 定された前記汎用レジスタから前記復帰用プログラムカ ウンタ値を読み出して前記プログラムカウンタに設定す る構成としている。

30

【作 用】本発明は、サブルーチンの呼び出し命令をデ コードした出力によって、復帰用プログラムカウンタ値 を任意に選択した汎用レジスタに書き込むことにより、 50 退避することができる。このため、復帰用プログラムカ

ウンタ値をメモリに格納するオーバーヘッドと、メモリ から復帰用プログラムカウンタ値を復帰させるオーバー ヘッドが不要となり、情報処理装置の高速処理が実現する。

11

[0051]

【実施例】以下、本発明の実施例について図面を参照して説明する。図1は、本発明の一実施例による情報処理装置の構成を示すブロック図である。図1においては、マイクロコンビュータ等の情報処理装置の一部の構成を示しており、10は命令デコーダ、40はPC、41はインクリメンタ、101から131は汎用レジスタ、100はデータを"0"に固定してある汎用レジスタ、200から231は2入力のAND回路、250は2入力のOR回路、20はデータ・バス、30はメモリである。

【0052】本実施例においては、図示のように、図5に示した従来例1の構成と大部分が共通した構成となっている。従って、図5に示した従来例1との相違点を重点的に説明し、従来例1と同一の構成については説明を省略する。

【0053】本実施例では、図5のOR回路650とAND回路631の代わりに、2入力のAND回路231 と2入力のOR回路250を新たに設けている。

【0054】命令デコーダ10は従来例1と異なる命令コードをデコードするだけで、他の機能は同一である。また、本実施例では、メモリ30を復帰アドレスのスタックとして用いない。命令デコーダ10が、汎用レジスタに対する復帰アドレスの書き込みが終了したタイミングで、サブルーチンのアドレスをデータ・バス420に対して出力する点についても図5と同様である。

【0055】図1において、命令デコーダ10からの復帰信号S54と退避信号S55を、OR回路250に出力する。OR回路250は、復帰信号S54と退避信号S55の論理和をとって、その結果をAND回路200~AND回路230、そしてAND回路231の一方の入力へ出力する。

【0056】レジスタセレクト信号S0からS31は、レジスタセレクト信号S31に相当するのはAND回路231というように、各々対応するAND回路200から231の他方の入力に供給される。AND回路231は、レジスタセレクト信号S31とOR回路250の出力との論理積をとって、その結果を汎用レジスタ131へ出力している。

【0057】AND回路200から231は、それぞれ OR回路250の出力とレジスタセレクト信号S0から S30との論理積をとって、その結果を対応する汎用レ ジスタ100から131を選択するセレクト信号として 出力する。すなわち、復帰信号S54又は退避信号S5 5の論理値が"1"で、かつレジスタセレクト信号S0 からS30の何れかが論理値"1"になったとき、AN D回路200から231の何れかの出力が"1"となり、対応する汎用レジスタ100から131の何れかが 選択される。

12

【0058】図5の従来例1では、サブルーチン呼び出しにおいて復帰アドレスを固定的に特定の汎用レジスタ531に退避する構成としていたが、本実施例では、復帰アドレスを退避する汎用レジスタは固定されず、後述するサブルーチンの呼び出し命令で指定された汎用レジスタに退避する構成としている。

【0059】図2に、図1に示した本実施例の情報処理 装置で処理する命令コードの構成を示す。サブルーチンの呼び出し時には、JARL命令401を実行する。JARL命令401のビット10~5は、JARL命令401の演算指令を司るオペコードのフィールドである。ビット15~11は、汎用レジスタ101~131の何れかを指定するためのレジスタ指定フィールドで、汎用レジスタ101~131を5ビットの2進数で指定する。ビット4~0及び31-16は、分岐先(サブルーチン)を示すディスプレースメント値である。なお、命令400は、レジスタ間のデータ転送命令(MOV reg, reg)のコードの構成を示している。

【0060】図2に示すJARL命令401及びJMP 命令402については、レジスタ間のデータ転送命令 (MOV reg、reg) 400等のレジスタ指定フィールドと書式を統一している。

【0061】さらに図1、図2を参照して、サブルーチンの呼び出し時とサブルーチンからの復帰時の動作について説明する。

【0062】命令デコーダ10では、JARL命令40 1をデコードすることにより、RD信号S52を" 0"、WR信号S53を"1"、復帰信号S54を" 0"、退避信号S55を"1"、指定した汎用レジスタ に対応するレジスタセレクト信号(S1~S31の何れ か)を"1"にセットしてから、サブルーチンのアドレ スをデータ・バス20上に出力する。

【0063】 JARL命令401を以下のように記述する。

JARL サブルーチン名,汎用レジスタ名

【0064】ここでは、JARL命令401によって汎 用レジスタ130を指定した場合について説明をする。 JARL命令401をデコードした結果、退避信号S5 5が"1"、ワード切り替え信号S34が"1"とな り、データ・バス20に復帰アドレスが出力される。

【0065】同時に、OR回路250の出力が"1"、 汎用レジスタ130に対応するレジスタセレクト信号S 30が"1"であることから、AND回路230の出力 が"1"となって汎用レジスタ130が選択される。そ して、RD信号S52が"1"であることから、データ ・バス20上の復帰アドレスの値が汎用レジスタ130

50 に書き込まれる。

【0066】一方、復帰信号S54が"0"であるが、何も影響しない。さらに、命令デコーダ10がサブルーチンのアドレスをデータ・バス20に出力して、PC40にそのサブルーチンのアドレスを書き込む。

【0067】サブルーチンからの復帰時には、JMP命

13

令402を実行する。JMP命令402は、図2に示すような命令コードの構成である。JMP命令402のビット15~11は使用しないフィールドであり、全て"0"が設定される。ビット10~5はJMP命令の演算指令を司るオペコードのフィールドである。ビット4~0は汎用レジスタを指定するフィールドで、レジスタ101~131の何れかを5ビットの2進数で指定する。【0068】命令デコーダ10では、JMP命令402をデコードすることにより、RD信号S52を"1"、WR信号S53を"0"、復帰信号S54を"1"、退避信号S55を"0、指定した汎用レジスタに対応するレジスタセレクト信号(S1~S31の何れ)を"1"にセットする。ここでは、JMP命令402で汎用レジ

【0069】 JMP命令402をデコードした結果、命令デコーダ10は復帰信号S54に"1"をセットして出力するので、OR回路250の出力は論理値"1"になる。この時、RD信号S52に"1"をセットして出力するので、RD信号S52により汎用レジスタ130から復帰アドレスがデータ・バス20に出力される。一方、復帰信号S54が"1"であるので、データ・バス20上の値が復帰アドレスとしてPC40に設定される。

スタ130を指定した場合を説明する。

【0070】図3では、図7と同様に、JARL命令401によるサブルーチンのネスティングの動作とPCOの退避と復帰の様子を示す。また、図4には、図3のサブルーチンのネスティング動作における各ステップ毎の復帰アドレスの退避と復帰処理及びその処理に要するクロック数を示している。プログラムは矢印の方向に実行され、メインルーチンR1からサブルーチンSR1へ、そこからさらにサブルーチンSR2へネスティングする。ここではメインルーチンR1内で退避する復帰アドレスを汎用レジスタ130に、サブルーチンSR1内で退避する復帰アドレスを汎用レジスタ129にそれぞれ退避する場合を考える。

【0071】メインルーチンR1内のステップ301で JARL命令401(汎用レジスタ130を指定)が実 行されると、復帰アドレスを指定した汎用レジスタ13 0に退避して、サブルーチンSR1のアドレスをPC4 0に設定する。サブルーチンSR1に移行してステップ 302で、従来のようにメモリ30に復帰アドレスを格 納する必要がなく、すぐにサブルーチンSR1の処理を 行う。

【0072】サブルーチンSR1内のステップ303 で、JARL命令401 (汎用レジスタ129を指定) が実行されると、復帰アドレスを指定した汎用レジスタ 129に退避して、サブルーチンSR2のアドレスをPC40に設定する。サブルーチンSR2に入ってステップ304で、メモリ30に復帰アドレスを格納する必要がなく、すぐにサブルーチンSR2の処理を行う。

14

【0073】サブルーチンSR2の処理が完了すると、ステップ308でJMP命令402(汎用レジスタ129を指定)が実行されて、汎用レジスタ129から読み出された復帰アドレスがPC40に設定されて、サブルーチンSR1へ戻る。さらに、サブルーチンSR1の処理が続いて実行され、完了すると、ステップ308でJMP命令402(汎用レジスタ130を指定)が実行されて、汎用レジスタ130から読み出された復帰アドレスがPC40に設定されて、メインルーチンR1へ戻る。

【0074】このように、本実施例においては、従来例とまったく同様なサブルーチンの呼び出し、復帰において、復帰アドレスの値をメモリ30に対して格納、復帰するという処理が不要になり、オーバーヘッドがなくなる。

【0075】従来例1では、図8に示すように復帰アドレスの退避、復帰処理に要するクロック数は合計22クロックとなる。本実施例によれば、図4に示すように復帰アドレスの退避、復帰処理に要するクロック数は合計12クロックであり、従来例1に対して54%のクロック数しかかからない。従って、その分のオーバーヘッドが軽減されることになる。

【0076】また、JARL命令401のレジスタ指定のデコーダは、図2に示すレジスタ指定のコードのように、レジスタ間のデータ転送命令(MOV reg、reg)400等のレジスタ指定フィールドと書式を統一しておくことで、兼用することが可能である。そのため、専用のレジスタ指定用のデコーダを設ける必要がない。本実施例では、上述のように、汎用レジスタに空きのある限り、復帰アドレスを汎用レジスタに退避できるので、実用的な効果はきわめて高い。

【0077】以上好ましい実施例をあげて本発明を説明 したが、本発明は必ずしも上記実施例に限定されるもの ではない。例えば、汎用レジスタ及びAND回路の数に 40 ついては、図示の内容に限定されない。

[0078]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 簡易な回路構成と命令コードの変更により、復帰アドレスを任意の汎用レジスタに退避し、かつ復帰させること により、サブルーチンの呼び出し時とサブルーチンから の復帰におけるオーバーヘッドを解消でき情報処理装置 の高速化が実現される。

【0079】また、オーバーヘッドを解消のために従来 において採用されていたような専用のハードウェアを新 50 たに設ける必要がなく、簡単な回路変更だけで実現する 15

ことができるので、コストが高くなることもなく経済性 に優れ、かつ専用ハードウェアの追加により回路規模が 大きくなることもない。従って、回路の小規模化を重視 するシングルチップ・マイクロコンピュータ等の情報処 理装置にも採用でき、処理の高速化が実現する。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の一実施例による情報処理装置の構成 を示すブロック図である。

【図2】 図1に示す実施例で実行する命令コードの一 構成例を示す図である。

【図3】 図1に示す実施例におけるサブルーチンのネ スティングにおける処理の流れを示す図である。

【図4】 図3のサブルーチンのネスティング動作にお ける各ステップ毎の復帰アドレスの退避と復帰の処理及 びその処理に要するクロック数を示す図である。

【図5】 情報処理装置の第1の従来例の構成を示すブ ロック図である。

【図6】 図5に示す従来例1の命令コードの一例を示 す図である。

【図7】 従来におけるサブルーチンのネスティングに 20 401 サブルーチン呼び出し命令 おける処理の流れを示す図である。

【図8】 図7のサブルーチンのネスティング動作にお

16 ける各ステップ毎の復帰アドレスの退避と復帰の処理及 びその処理に要するクロック数を示す図である。

情報処理装置の第2の従来例の構成を示すブ 【図9】 ロック図である。

【符号の説明】

10 命令デコーダ

データ・バス 20

30 メモリ

40 PC

インクリメンタ 4 1

100~131 汎用レジスタ

200~231 AND回路

250 OR回路

S0~S31 レジスタセレクト信号

S34 ワード切り替え信号

S52 RD信号

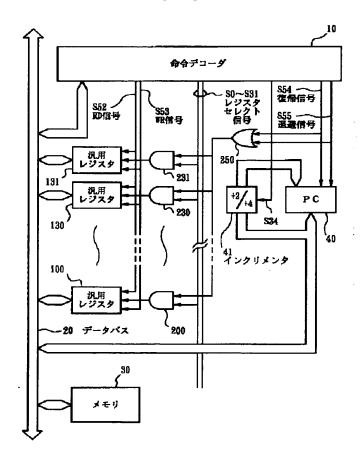
S53 WR信号

S54 復帰信号

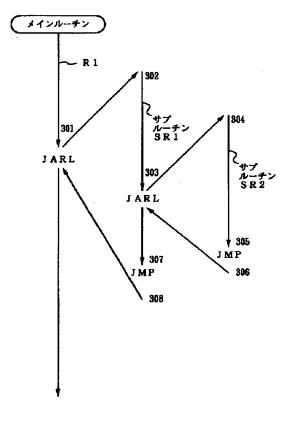
S55 退避信号

402 復帰命令

【図1】

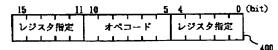


【図3】



【図2】

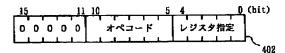




(B) JARL



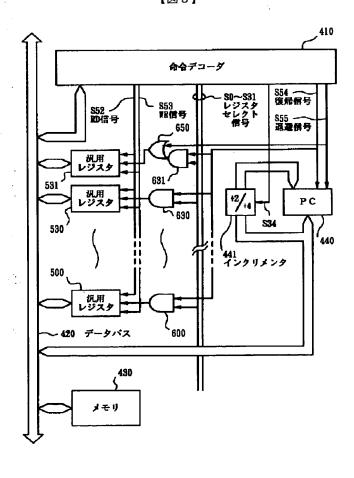
(C) JMP



【図4】

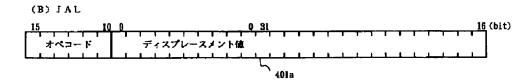
【図5】

ステップ	PCの温澈と復帰	クロック数
3 0 1	汎用レジスタ130-PC+4 PC設定	3
302		
3 , 0 3	汎用レジスタ129←PC+4 PC設定	8
304		
3 0 5		
806	P C 汎用レジスタ 1 2 9	8
807		
308	PC←汎用レジスタ180	8
	क ी	12クロック



【図6】

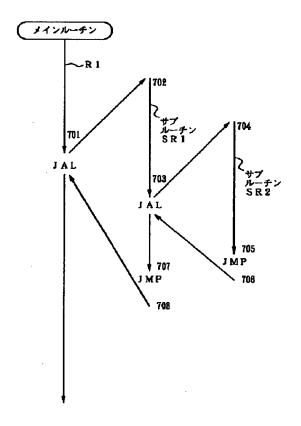




15 10 9 5 4 0 (bit) オペコード 0 0 0 0 0 レジスタ指定 402a

(C) JMP

【図7】



[図8]

ステップ	PCの迅速と復帰	クロック数
301	汎用レジスタ531~PC+4 PC 設定	3
302	mem←汎用レジスタ581 SP←SP−4	2
303	汎用レジスタ581ーPC+4 PC設定	8
304	mem ←汎 用レジスタ581 SP←SP−4	2
305	SP←SP+4 汎用レジスタ531←mem	2 + 1
306	PC 汎用レジスタ5 9 1	3
807	SP←SP+4 汎用レジスタ531←皿ョm	2 + 1
308	PC - 汎用レジスタ5 3 1	3
	合計	222000

【図9】

